

(12) 按照专利合作条约所公布的国际申请

(19) 世界知识产权组织
国际局



(43) 国际公布日:
2005年7月14日(14.07.2005)

PCT

(10) 国际公布号:
WO 2005/064481 A1

- (51) 国际分类号⁷: G06F 13/12
- (21) 国际申请号: PCT/CN2004/000670
- (22) 国际申请日: 2004年6月22日(22.06.2004)
- (25) 申请语言: 中文
- (26) 公布语言: 中文
- (30) 优先权:
200310112972.1 2003年12月29日(29.12.2003) CN
- (71) 申请人(对除美国以外的所有指定国): 中兴通讯股份有限公司(ZTE CORPORATION) [CN/CN]; 中国广东省深圳市南山区高新技术产业园科技南路中兴通讯大厦薛祥辉, Guangdong 518057 (CN)。
- (72) 发明人; 及
- (75) 发明人/申请人(仅对美国): 赵琮(ZHAO, Zong) [CN/CN]; 任敏(REN, Min) [CN/CN]; 陈虎(CHEN, Hu) [CN/CN]; 中国广东省深圳市南山区高新技术产业园科技南路中兴通讯大厦, Guangdong 518057 (CN)。
- (74) 代理人: 北京律诚同业知识产权代理有限公司(LECOM INTELLECTUAL PROPERTY AGENT LTD.); 中国北京市海淀区知春路23号量子银座306室, Beijing 100083 (CN)。
- (81) 指定国(除另有指明, 要求每一种可提供的国家保护): AE, AG, AL, AM, AT, AU, AZ, BA, BB, BG, BR, BW,

BY, BZ, CA, CH, CN, CO, CR, CU, CZ, DE, DK, DM, DZ, EC, EE, EG, ES, FI, GB, GD, GE, GH, GM, HR, HU, ID, IL, IN, IS, JP, KE, KG, KP, KR, KZ, LC, LK, LR, LS, LT, LU, LV, MA, MD, MG, MK, MN, MW, MX, MZ, NA, NI, NO, NZ, OM, PG, PH, PL, PT, RO, RU, SC, SD, SE, SG, SK, SL, SY, TJ, TM, TN, TR, TT, TZ, UA, UG, US, UZ, VC, VN, YU, ZA, ZM, ZW

- (84) 指定国(除另有指明, 要求每一种可提供的地区保护): ARIPO(BW, GH, GM, KE, LS, MW, MZ, NA, SD, SL, SZ, TZ, UG, ZM, ZW), 欧亚专利(AM, AZ, BY, KG, KZ, MD, RU, TJ, TM), 欧洲专利(AT, BE, BG, CH, CY, CZ, DE, DK, EE, ES, FI, FR, GB, GR, HU, IE, IT, LU, MC, NL, PL, PT, RO, SE, SI, SK, TR), OAPI(BF, BJ, CF, CG, CI, CM, GA, GN, GQ, GW, ML, MR, NE, SN, TD, TG)

根据细则4.17的声明:

- 关于申请人在国际申请日有权申请并被授予专利(细则4.17(ii))对除美国以外的所有指定国
- 发明人资格(细则4.17(iv))仅对美国

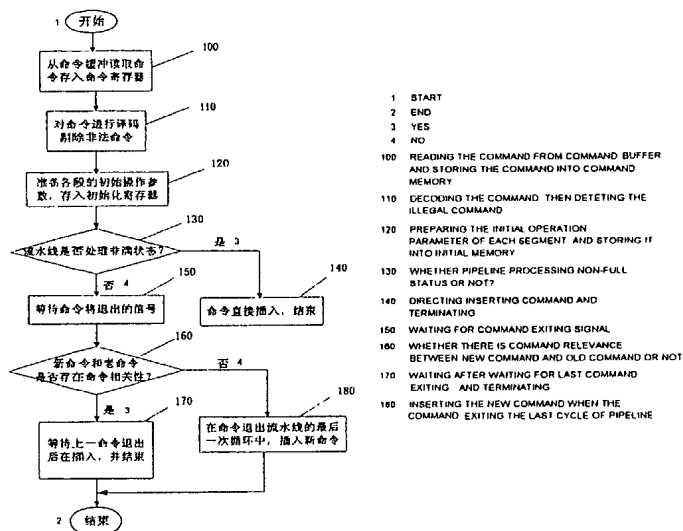
本国际公布:

- 包括国际检索报告。

所引用双字母代码和其它缩写符号, 请参考刊登在每期PCT公报期刊起始的“代码及缩写符号简要说明”。

(54) Title: A OVERLAPING COMMAND COMMITTING METHOD OF DYNAMIC CYCLE PIPELINE

(54) 发明名称: 动态循环流水线的交叠式命令提交方法



(57) Abstract: The invention discloses a overlapping command committing method of dynamic cycle pipeline, for a chip having pipeline structure, comprising the following steps: reading the command from command buffer, encoding the command, judging whether operation parameter is reasonable or not, if a illegal command, then deleting, otherwise preprocessing the operation parameter of command, preparing the initial operation parameter of each pipeline, and observing the status of pipeline, waiting for pipeline command exiting signal, and judging whether there is command relevance or not, if not, then committing a new command to pipeline when the command exiting a last cycle of pipeline. Overlapping command committing method of the invention can avoid appearing of bubble, can improve parallelism of pipeline performing unit, and thus shorting the processing period of command in chip, let the chip process more command in unit time.

[见续页]



(57) 摘要

本发明公开一种动态循环流水线的交叠式命令提交方法,用于具有流水线结构的芯片中,包括以下步骤:从命令缓冲读取命令后,对命令进行译码,判定操作数是否合理,如是非法指令,则剔除,否则对命令的操作数进行预处理,准备流水线各段的初始操作参数,然后观察流水线的状态,等待流水线命令退出信号,并判断是否存在命令相关性,如无相关性,在命令退出流水线的最后一次循环中,向流水线提交新命令。用本发明的交叠式命令提交方法,可避免气泡的出现,提高了流水线执行单元的并行性,从而缩短了命令在芯片中的处理周期,使芯片在单位时间内可处理更多的命令。

动态循环流水线的交叠式命令提交方法

技术领域

5 本发明涉及网络通讯等技术领域的各类芯片设计, 尤其涉及芯片动态循环流水线处理的命令提交方法。

背景技术

10 在通信芯片的设计中, 为了满足通信网络速度和容量的快速增长的需求, 流水线处理结构已被越多的芯片采用。流水线技术就是计算机技术中同时具备空间并行性和时间并行性的技术, 它把一个顺序处理过程分解成若干个子处理过程, 每个过程能在专用的独立模块上有效地并发工作。这些子处理过程叫做段, 每个流水线段由现场寄存器和硬件处理模块(纯逻辑电路)组成, 前者为后者提供输入, 后者的输出指向下一级的现场寄存器, 在时钟脉冲的作用下, 各段将其完成处理的结果同时传送到下一段。及时地向流水线提交命令, 保证
15 命令在流水线中不断地流动, 是获得高效流水线的关键所在。

图 1 所示是现有技术中环形流水线的命令提交方法, 图中的纵坐标表示流水线的级数, 共六级流水。横坐标表示时间, A、B、C、D、E、F、G 代表执行的命令。命令的插入位置是流水线的第一级, 而命令退出的位置是流水线的第三级。在所有流水线段都满的情况下, A、B、C、D、E、F 都在流水线中运行, 当前的嵌入处理器都是在等待流水线命令完全退出流水线循环后, 才插入新的命令, 如图所示, A 条命令完全退出循环流水线后才插入新的 G 命令, 在流水线的第四级到第六级出现了“气泡”。从而无法保证流水线不断的流动, 影响了流水线各部件的利用率和命令执行的并行性。
20

25 发明公开

本发明要解决的技术问题是提供一种动态循环流水线的交叠式命令提交方法, 能避免“气泡”的出现, 提高命令执行的并行性和流水线各部件的利用率。

为了解决上述技术问题, 本发明提供了一种动态循环流水线的交叠式命令提交方法, 用于具有流水线结构的芯片中, 包括以下步骤:
30

(a) 从命令缓冲读取命令;

(b) 对命令进行译码, 判定是否非法指令, 如果是, 返回步骤 (a), 否则, 执行下一步;

(c) 对命令的操作数进行预处理, 准备流水线各段的初始操作参数, 存入初始化寄存器;

(d) 判断流水线是否处于非满状态, 如果是, 直接插入新命令并结束, 否则等待流水线中命令在退出前的上一流水线周期发出的退出信号;

(e) 收到所述退出信号后, 判断待插入的新命令和将退出的老命令是否存在命令相关性, 如果是, 在所述老命令退出后再插入新命令, 并结束, 否则执行下一步;

(f) 在所述老命令在流水线的最后一次循环中, 向流水线提交新命令。上述方法可具有如下特点: 所述退出信号是在所述新命令加入流水线段的前两级发出的。

上述方法可具有如下特点: 所述命令相关性指所述新、老命令不能同时使用同一流水线段上的硬件处理模块。

上述方法可具有如下特点: 在所述步骤 (e) 中, 还判断新、老命令应在哪一级流水线段进行现场切换, 并在新、老命令交叠的相应流水线段上完成现场切换。

为了解决现场冲突, 上述方法可具有如下特点: 在所述步骤 (e) 中, 还判断所述新命令和老命令是否存在现场冲突, 如果存在现场冲突, 提交时将新命令的现场加入到流水线中, 老命令现场则进入现场分支并一直维持到老命令最后一次使用该现场为止; 如果不存在现场冲突, 提交后在相应的流水线段上完成现场切换。

为了更好实现上述方法, 本发明还提供了一种通讯芯片, 具有环行流水线结构, 包括: 主机接口、输入缓冲、命令处理单元、结果缓冲, 所述命令处理单元包括: 命令解释器和流水线执行单元; 其中, 所述命令解释器又包括: 依次连接的命令缓冲控制器、命令寄存器、操作数处理单元、流水线初始化寄存器以及控制自动机; 所述控制自动机控制所述命令缓冲控制器从命令缓冲器中读取一命令, 并将所述命令存入所述命令寄存器; 所述控制自动机对所述命令进行译码, 并控制所述操作数处理单元根据所述命令的种类准备流水线各段的

初始操作参数，存入所述流水线初始化寄存器。

由上可知，采用本发明的交叠式命令提交方法，可减少命令提交的间隔，提高了流水线执行单元的并行性，从而缩短了命令在芯片中的处理周期，使芯片在单位时间内可处理更多的命令。此外，命令提交部件和流水线执行部件能够分别连续不断的运行，部件的空闲状态减至最低。

附图简要说明

图 1 是现有技术流水线的命令提交方法。

图 2 是本发明实施例芯片 CHIP 的结构框图。

10 图 3 是图 2 中命令解释器的结构框图。

图 4 是本发明实施例命令解释器交叠式提交命令的流程图。

图 5 是本发明实施例的交叠式命令提交方法的示意图。

图 6 是本发明实施例现场切换硬件结构的示意图。

图 7 是本发明实施例现场分支硬件结构的示意图。

15

实现本发明的最佳方式

下面以一种通信芯片 (CHIP) 中流水线的命令提交为例，详细说明本发明的实施方法。该芯片的结构如图 2 所示，该芯片 1 中的主机接口 11 从主机接收各种命令如：存储器的读/写访问、控制寄存器的读写访问、不同算法的查找命令等，存入输入缓冲 12，由命令处理单元 13 执行这些命令的操作，当命令执行完毕后，命令的操作结果存放在结果缓冲 (result_buffer) 14 中，由主机取回。

在本实施例中的该芯片支持如下命令：

读写存储器命令；

25 读写控制寄存器命令；以及

查找命令，支持 8 种查找算法。

命令处理单元 13 由命令解释器 131 和流水线执行部件 132 两部分组成。命令解释器 131 负责从输入缓冲 12 的命令缓冲和数据缓冲中取出命令字和操作数，将其送入流水线。

30 在流水线内部，各命令执行的操作顺序固定，但是命令何时加入流水线执

行则由流水线状态决定。各命令操作之间在流水线段上的切换是连续的，但由于可能存在循环操作，进入流水线命令的顺序和执行完毕退出流水线的命令顺序有可能并不一致。命令执行完毕后，利用结果缓冲 14 对各命令结果进行有序回收。各命令的递推操作，需要多个流水线周期连续执行，其循环过程也由

5 流水线控制。本实施例的流水线分为六段，可同时容纳六条命令，每条命令的现场随流水线而逐级流动。

命令解释器 131 和流水线执行单元 132 是并行工作的，在流水线执行单元 132 并行执行各个命令操作的同时，命令解释器 131——从命令缓冲取出命令，进行预先处理，采用交叠式提交方法，每次向流水线提交一条无相关性的命令。

10 所谓交叠式提交方法，是指在某一命令退出流水线的最后一次循环中就插入新的命令，如图 5 所示，G 命令在 A 命令退出的最后一次循环插入，这样可以避免气泡的出现。为了实现上述方法，需在命令退出流水线的最后一次循环的前一个流水线周期尽早给出命令将退出的信号；还要保证新插入命令和将退出命令不具有命令相关性；另外，插入和退出的指令之间还可能会存在寄存器

15 构成的命令现场（指现场寄存器）的冲突，需要加以解决。

命令解释器 131 的组成结构如图 3 所示，包括命令缓冲读控制器 21、命令寄存器 22、操作数处理单元 23、流水线初始化寄存器 24 及控制自动机 25，下面结合该结构对本实施例命令解释器 131 提交命令方法的流程进行说明，如图 4 所示，本实施例方法包括以下步骤：

20 步骤 100，命令解释器 131 的控制自动机 25，控制命令缓冲读控制器 21 从命令缓冲读取命令，存入命令寄存器 22；

步骤 110，控制自动机 25 对该命令进行译码，剔除命令编码不正确及携带不合理命令参数的非法命令；

25 步骤 120，控制自动机 25 控制操作数处理单元 23 根据命令的种类准备流水线各段的初始操作参数，存入流水线初始化寄存器 24；

步骤 130，判断流水线是否处于非满状态（即少于六条指令），如果是，执行步骤 140，否则（即包含六条指令），执行步骤 150；

步骤 140，将命令直接插入，并结束；

步骤 150，等待流水线提供的命令将退出的信号；

30 步骤 160，收到命令将退出的信号后，判断待插入的新命令和需要退出的

老命令是否存在命令相关性，如果是，执行步骤 170，否则执行步骤 180；

步骤 170，等待老命令退出后再插入，并结束；

步骤 180，在老命令退出流水线的最后一次循环中，向流水线插入新命令。

在步骤 120 中的初始操作参数，如果是读写存储器命令，需要提供存储器
5 访问地址及必要的写入数据；如果是查找命令，需要提供查找关键字和采用的
查找算法；如果是读写控制寄存器命令，需要提供寄存器地址及必要的写入数
据。各类命令都还需要提供进入流水线的初始状态，即在加入流水线时，要将
命令字映射到流水线的现场寄存器值。

在步骤 150 中，为了保证命令解释及时决定命令插入的时机，需在命令退
10 出流水线的最后一次循环的前一个流水线周期尽早给出命令将退出的信号，供
命令解释器决定命令插入的时机。退出流水线的信号发出位置是固定的，本实
施例是在新指令加入流水线段的前两级。以图 5 为例，新指令 G 在第 1 号流水
线段插入，则老指令 A 退出流水线信号则在前一流水线周期的第 5 级发出，在
待退出指令 A 流经第 6 级流水线时，命令加入判断逻辑，决定是否加入新的指
15 令 G。

在步骤 160 中，不能存在命令相关性是指需要退出的命令和插入的命令不
能访问同一个部件，如插入指令和退出指令不能同时使用同一流水线段上的硬
件处理模块部件，这可以由命令的操作流程预先确定。

在步骤 180 中，新命令的插入时，由于插入命令的现场在若干流水线级上
20 依次加入供操作使用，而将退出的命令现场也可能在最后的若干级上被使用，
就可能需要同时使用一个命令现场寄存器而构成冲突。哪些现场需要在哪些流
水线段中使用是由各种命令的操作流程决定的，根据交叠命令序列可以预先确
定新老现场的冲突。

在大多数的应用中，同一个现场刚好可以在插入命令需要使用前，而退出
25 命令最后一次使用后被切换为新命令的现场，现场切换的硬件结构如图 6 所
示，现场寄存器 61 经处理模块 62 连接到多路开关 63，新现场寄存器（新命
令）64 则直接连接到多路开关 63，多路开关 63 的输出与下一级流水线的现场
寄存器 65 相连。在正常情况下，上一级流水线的现场寄存器 61 内容经处理模
块 62 处理进入下一级流水线的现场寄存器 65，而在命令交叠时，新现场寄存
30 器 64 进入下一级流水线的现场寄存器 65，老命令的现场（位于上一级流水线

的现场寄存器)则被丢弃。图5中产生命令交叠的三级流水线(流水线段1, 2, 3)都可能产生上述现场寄存器的切换,在哪一级发生切换可以根据具体的操作命令在插入新命令的前一级进行判断。

在有些应用中,现场冲突无法避免,即新老命令还需要在同一流水线段上使用现场寄存器。此时,产生一个现场分支,即新命令的现场加入到流水线中,老命令现场将进入现场分支,该分支将一直维持到老命令最后一次使用该现场进行操作为止。图7示出了一个流水线段的现场分支的硬件结构,其余段均与其相同。所谓现场分支是指有两路现场寄存器,一路作为主现场寄存器71,一路作为现场分支寄存器72,它们通过一个多路开关73连接到处理模块74的输入上。

如前所述,可以交叠的命令是不会发生处理模块冲突的,如果新命令需要处理,处理模块接收主现场寄存器的输入,如果老命令需要处理,处理模块接收现场分支寄存器的输入,不需处理的寄存器可以直接进入下一段的同类现场寄存器,在老命令最后一次使用该现场之后,再丢弃现场分支寄存器的值。对于现场冲突的判断,是在判断相关性的同时,即插入新命令的前一级进行的,老命令进入现场分支是从第一级进行。

请同时参照图1和图5,在本发明的交叠式命令提交方法中,G命令在A命令退出流水线的最后一次循环中插入,避免了“气泡”的出现,最多可以比未改进的嵌入处理器命令提交方法提前6个时钟周期将后续命令插入到流水线中。命令提交的等待间隔也缩短了6个时钟周期。由此可以看出,本发明的新的命令插入方式——交叠式命令提交方法,可有效提高流水线各部件的利用率,进一步提高命令的执行速度。

工业应用性

虽然上述实施例是以一种特定的通信芯片为例,但很明显,本发明的动态循环流水线的交叠式命令提交方法,并不局限于处理某种或某几种命令,因而可以应用于其他具有环行流水线结构,且此流水线的命令加入和退出级不是同一级的芯片中。

权利要求书

1、一种动态循环流水线的交叠式命令提交方法，用于具有流水线结构的芯片中，包括以下步骤：

5 (a) 从命令缓冲读取命令，存入命令寄存器；

 (b) 对命令进行译码；

 (c) 对命令的操作数进行预处理，准备流水线各段的初始操作参数，存入初始化寄存器；

10 (d) 判断流水线是否处于非满状态，如果是，直接插入新命令并结束，否则等待流水线中命令在退出前的上一流水线周期发出的退出信号；

 (e) 收到所述退出信号后，判断待插入的新命令和将退出的老命令是否存在命令相关性，如果是，在所述老命令退出后再插入新命令，并结束，否则执行下一步；

 (f) 在所述老命令在流水线的最后一次循环中，向流水线提交新命令。

15 2、如权利要求 1 所述的命令提交方法，其特征在于，在执行步骤 (b) 中还包括一判定是否存在非法命令的步骤，如果存在，则剔除所述非法命令，返回步骤 (a)，否则，执行下一步；

 3、如权利要求 2 所述的命令提交方法，其特征在于，所述非法命令包括：命令编码不正确或/和携带不合理命令参数的指令。

20 4、如权利要求 1 或 2 所述的命令提交方法，其特征在于，所述退出信号是在所述新命令加入流水线段的前两级发出的。

 5、如权利要求 1 或 2 所述的命令提交方法，其特征在于，所述命令相关性指所述新、老命令不能同时使用同一流水线段上的硬件处理模块。

25 6、如权利要求 1 所述的命令提交方法，其特征在于，在所述步骤 (e) 中，还判断新、老命令应在哪一级流水线段进行现场切换，并在新、老命令交叠的相应流水线段上完成现场切换。

 7、如权利要求 1 所述的命令提交方法，其特征在于，在所述步骤 (e) 中，还判断所述新命令和老命令是否存在现场冲突，如果存在现场冲突，提交时将新命令的现场加入到流水线中，老命令现场则进入现场分支并一直维持到老命令最后

30 令最后一次使用该现场为止；如果不存在现场冲突，提交后在相应的流水线段

上完成现场切换。

8、如权利要求 1 所述的命令提交方法，其特征在于，所述步骤 (c) 中各类命令都还需要提供进入流水线的初始状态。

9、如权利要求 1 所述的命令提交方法，其特征在于，所述命令包括读写
5 存储器命令、读写控制寄存器命令以及多种查找命令。

10、一种用于实现权利要求 1、2、3、6、7、8 或 9 所述方法的芯片，具有环行流水线结构，包括：主机接口、输入缓冲、命令处理单元、结果缓冲，所述命令处理单元包括：命令解释器和流水线执行单元；其特征在于，所述命令解释器又包括：依次连接的命令缓冲控制器、命令寄存器、操作数处理单元、
10 流水线初始化寄存器以及控制自动机；所述控制自动机控制所述命令缓冲控制器从命令缓冲器中读取一命令，并将所述命令存入所述命令寄存器；所述控制自动机对所述命令进行译码，并控制所述操作数处理单元根据所述命令的种类准备流水线各段的初始操作参数，存入所述流水线初始化寄存器。

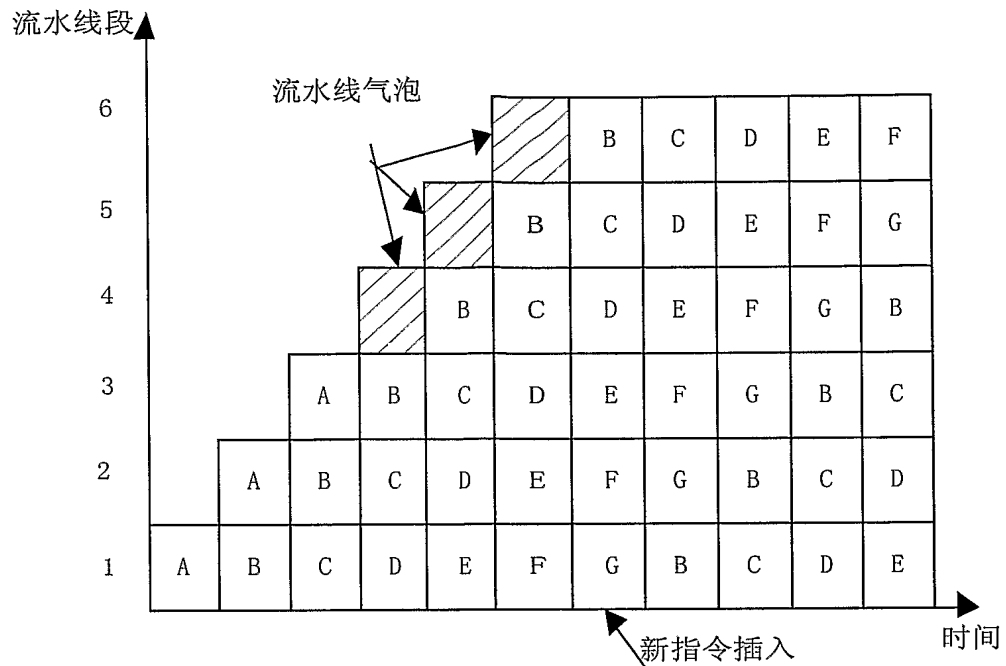


图 1

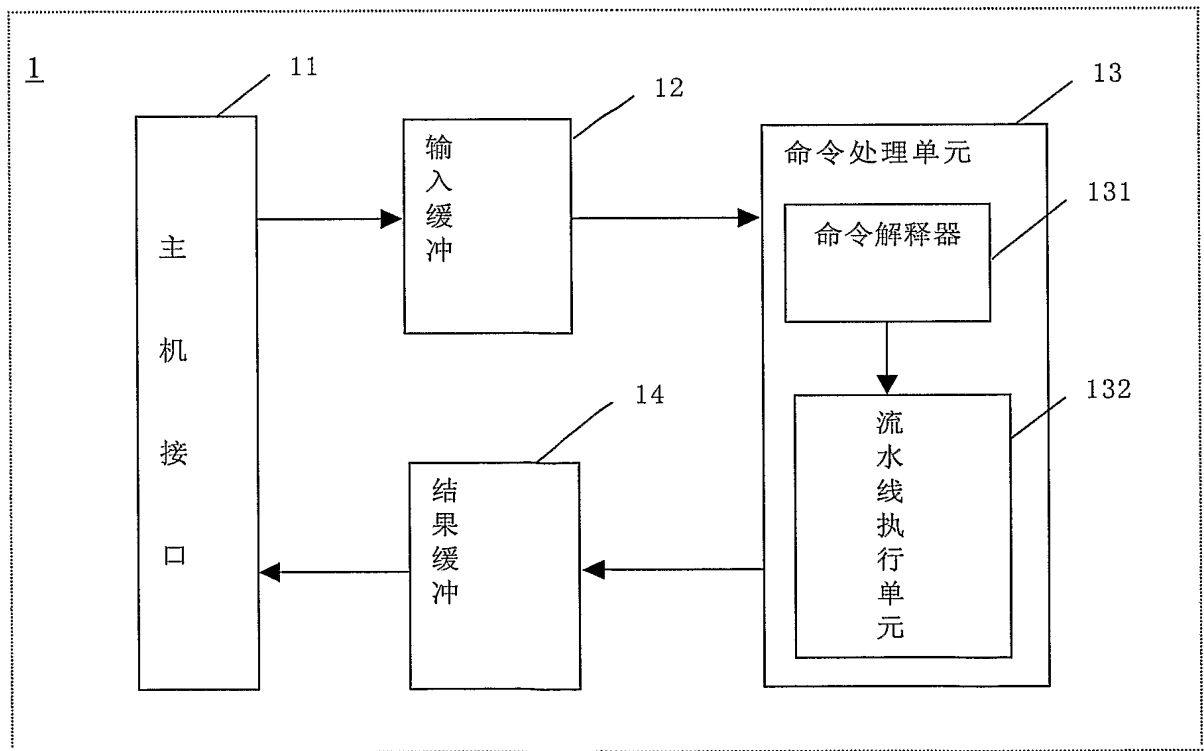


图 2

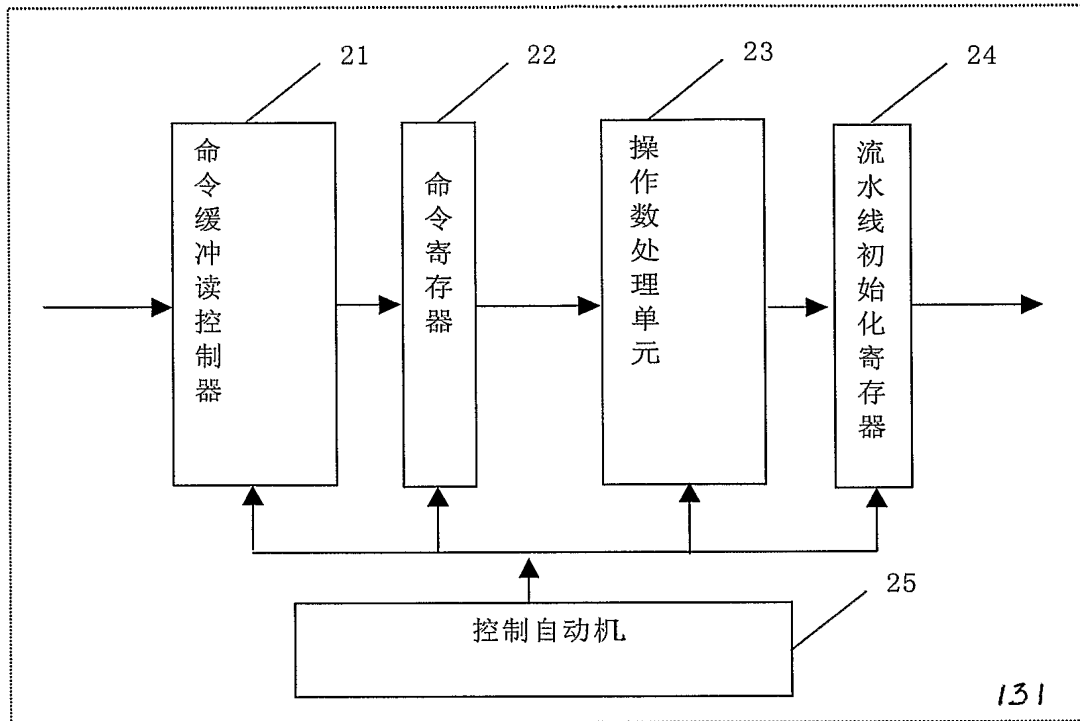


图 3

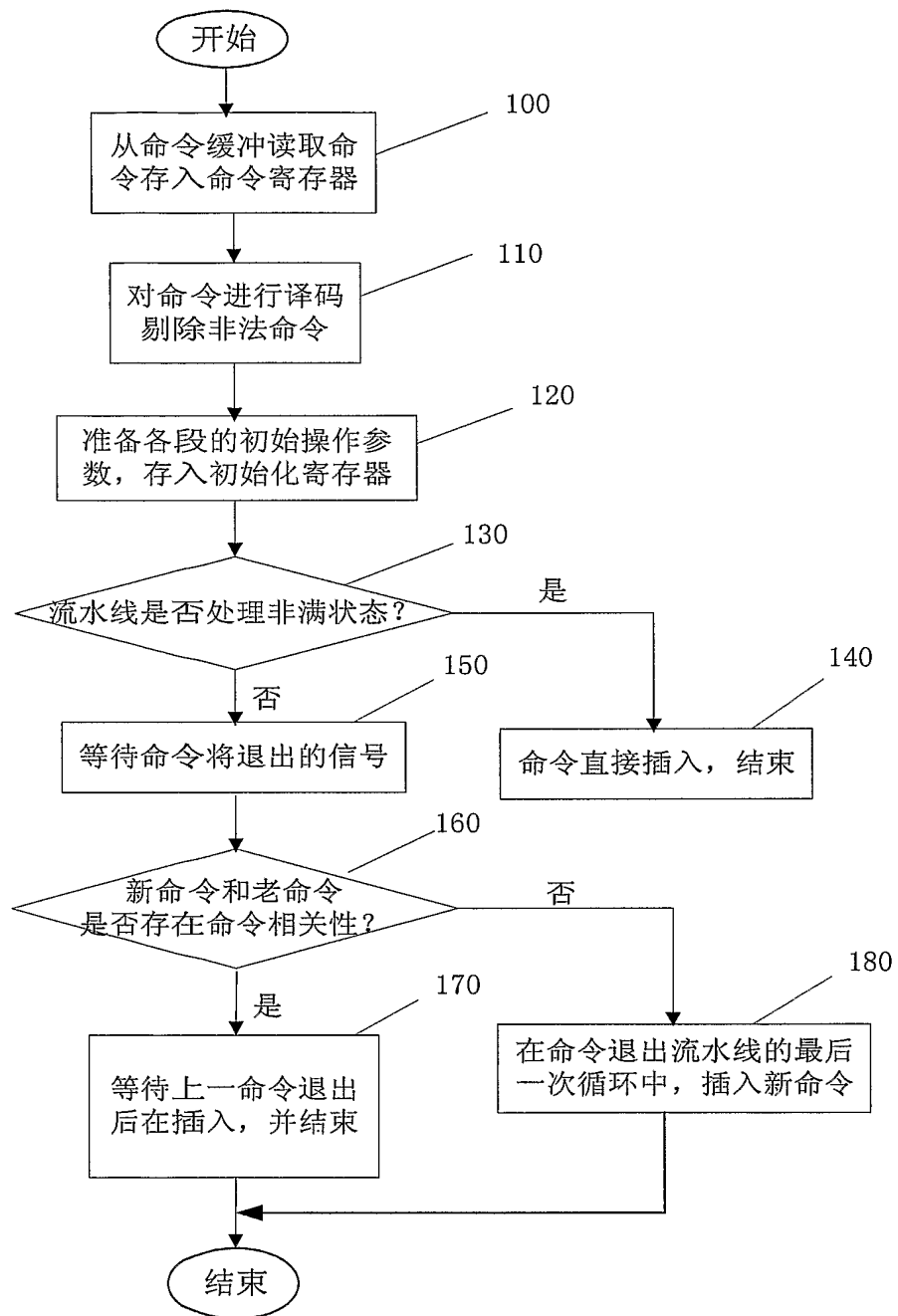


图 4

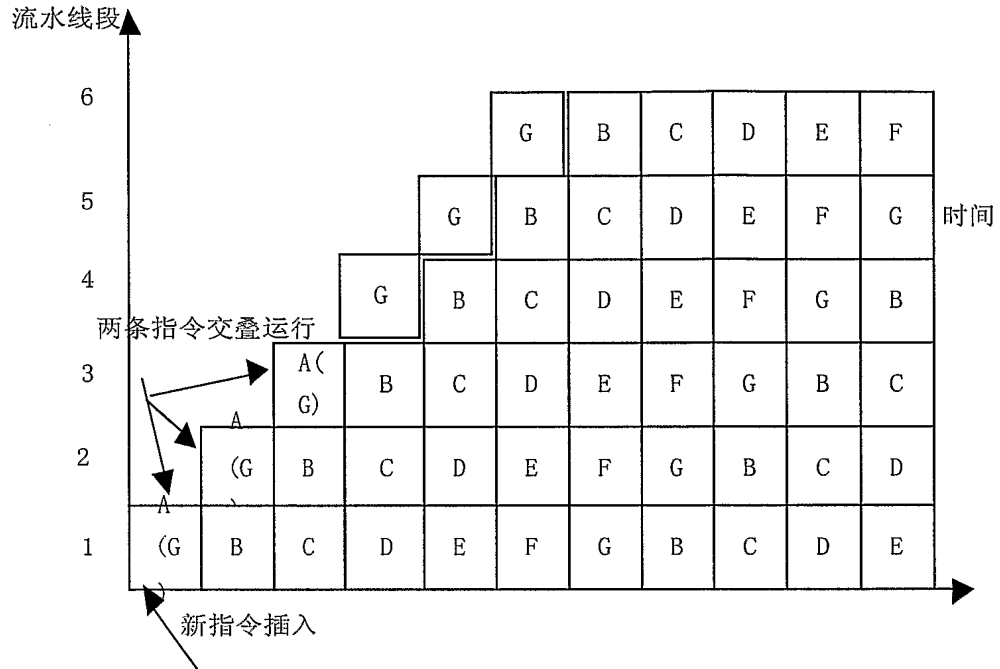


图 5

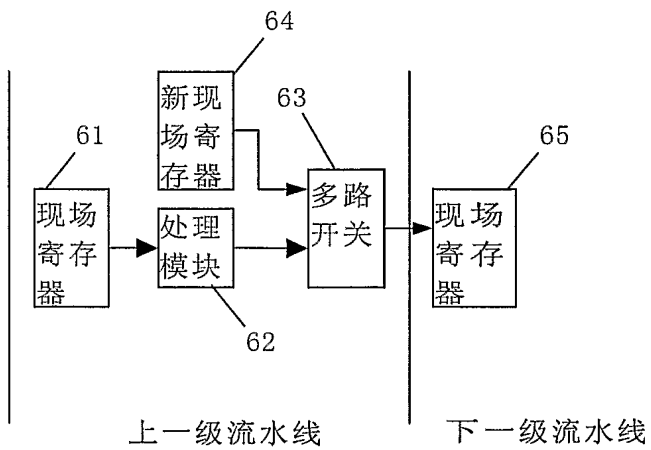


图 6

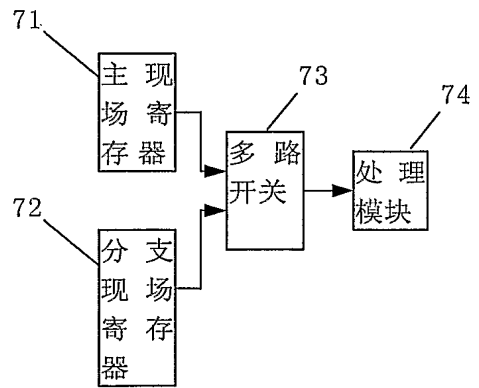


图 7

INTERNATIONAL SEARCH REPORT

International application No.
PCT/CN2004/000670

A. CLASSIFICATION OF SUBJECT MATTER

IPC7: G06F 13/12

According to International Patent Classification (IPC) or to both national classification and IPC

B. FIELDS SEARCHED

Minimum documentation searched (classification system followed by classification symbols)

IPC7: G06F13/00 G06F13/10 G06F13/12 G06F9/00 G06F9/06 G06F9/40

Documentation searched other than minimum documentation to the extent that such documents are included in the fields searched

Electronic data base consulted during the international search (name of data base and, where practicable, search terms used)

CNPAT PAJ WPI EPODOC

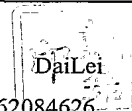
pipeline command instruction conflict priority branch insert+ buffer cache

C. DOCUMENTS CONSIDERED TO BE RELEVANT

Category*	Citation of document, with indication, where appropriate, of the relevant passages	Relevant to claim No.
A	CN, A, 1332872 (INTEL CORP) 23.Jan.2002 (23.01.02) Whole document	1—10
A	US, A, 5949996 (FUJITSU LTD) 07.Sep.1999 (07.09.99) Whole document	1—10
A	US, A, 6115811 (SUN MICROSYSTEMS INC) 05.Sep.2000 (05.09.00) Whole document	1—10

☐ Further documents are listed in the continuation of Box C. ☒ See patent family annex.

<p>* Special categories of cited documents:</p> <p>“A” document defining the general state of the art which is not considered to be of particular relevance</p> <p>“E” earlier application or patent but published on or after the international filing date</p> <p>“L” document which may throw doubts on priority claim (S) or which is cited to establish the publication date of another citation or other special reason (as specified)</p> <p>“O” document referring to an oral disclosure, use, exhibition or other means</p> <p>“P” document published prior to the international filing date but later than the priority date claimed</p>		<p>“T” later document published after the international filing date or priority date and not in conflict with the application but cited to understand the principle or theory underlying the invention</p> <p>“X” document of particular relevance; the claimed invention cannot be considered novel or cannot be considered to involve an inventive step when the document is taken alone</p> <p>“Y” document of particular relevance; the claimed invention cannot be considered to involve an inventive step when the document is combined with one or more other such documents, such combination being obvious to a person skilled in the art</p> <p>“&” document member of the same patent family</p>
<p>Date of the actual completion of the international search</p> <p>19.Sep.2004</p>		<p>Date of mailing of the international search report</p> <p>14 · OCT 2004 (14 · 10 · 2004)</p>
<p>6 Xitucheng Rd., Jimen Bridge, Haidian District, 100088 Beijing, China</p> <p>Facsimile No. 86-10-62019451</p>		<p>Authorized officer</p> <p>Telephone No. (86-10) 62084626</p>



INTERNATIONAL SEARCH REPORT
Information on patent family members

International application No.
PCT/CN2004/000670

Patent document cited in search report	Publication date	Patent family member (s)	Publication date
CN, A, 1332872	23.01.02	WO, A, 0026744	11.05.2000
		AU, A, 1241700	22.05.2000
		US, B, 6212611	03.04.2001
		TW, B, 449721	11.08.2001
		EP, A, 1135720	26.09.2001
US, A, 5949996	07.09.99	JP, A, 7200294	04.08.1995
		JP, A, 7200291	04.08.1995
		US, A, 5706459	06.01.1998
US, A, 6115811	05.09.00	US, A, 6009515	28.12.1999

国际检索报告

国际申请号
PCT/CN2004/000670

A. 主题的分类

IPC7: G06F 13/12

按照国际专利分类表(IPC)或者同时按照国家分类和 IPC 两种分类

B. 检索领域

检索的最低限度文献(标明分类系统和分类号)

IPC7: G06F13/00 G06F13/10 G06F13/12 G06F9/00 G06F9/06 G06F9/40

包含在检索领域中的除最低限度文献以外的检索文献

在国际检索时查阅的电子数据库(数据库的名称, 和使用的检索词(如使用))

CNPAT PAJ WPI EPODOC

流水线 命令 冲突 优先

pipeline command instruction conflict priority branch insert+ buffer cache

C. 相关文件

类 型*	引用文件, 必要时, 指明相关段落	相关的权利要求
A	CN, A, 1332872 (英特尔公司) 23.01 月 2002 (23.01.02) 全文	1-10
A	US, A, 5949996 (FUJITSU LTD) 07.09 月 1999 (07.09.99) 全文	1-10
A	US, A, 6115811 (SUN MICROSYSTEMS INC) 05.09 月 2000 (05.09.00) 全文	1-10

☐ 其余文件在 C 栏的续页中列出。

☒ 见同族专利附件。

* 引用文件的具体类型:

“A” 认为不特别相关的表示了现有技术一般状态的文件

“E” 在国际申请日的当天或之后公布的在先申请或专利

“L” 可能对优先权要求构成怀疑的文件, 为确定另一篇引用文件的公布日而引用的或者因其他特殊理由而引用的文件

“O” 涉及口头公开、使用、展览或其他方式公开的文件

“P” 公布日先于国际申请日但迟于所要求的优先权日的文件

“T” 在申请日或优先权日之后公布, 与申请不相抵触, 但为了理解发明之理论或原理的在后文件

“X” 特别相关的文件, 单独考虑该文件, 认定要求保护的发明不是新颖的或不具有创造性

“Y” 特别相关的文件, 当该文件与另一篇或者多篇该类文件结合并且这种结合对于本领域技术人员为显而易见时, 要求保护的发明不具有创造性

“&” 同族专利的文件

国际检索实际完成的日期

19.9 月 2004

国际检索报告邮寄日期

14.10月 2004 (14.10.2004)

中华人民共和国国家知识产权局(ISA/CN)

中国北京市海淀区蓟门桥西土城路 6 号 100088

传真号: (86-10)62019451

授权官员



电话号码: (86-10)62084626

国际检索报告
关于同族专利的信息

国际申请号
PCT/CN2004/000670

检索报告中引用的 专利文件	公布日期	同族专利	公布日期
CN, A, 1332872	23.01.02	WO, A, 0026744	11.05.2000
		AU, A, 1241700	22.05.2000
		US, B, 6212611	03.04.2001
		TW, B, 449721	11.08.2001
		EP, A, 1135720	26.09.2001
US, A, 5949996	07.09.99	JP, A, 7200294	04.08.1995
		JP, A, 7200291	04.08.1995
		US, A, 5706459	06.01.1998
US, A, 6115811	05.09.00	US, A, 6009515	28.12.1999